1 Forelesning 10

1.1 Graf

Grafer er en datastruktur som består av

- Noder (Vertices)
- Kanter (Edges) par av noder

Binære trær er grafer.

1.2 Hva kan grafer representere?

| Noder | Kanter |
|----------------|----------------|
| Byer | Veier |
| Person | Vennskap |
| Datamaskin | Nettverkskabel |
| Spill posisjon | Gyldig trekk |
| Student, emnet | Tar emnet |
| Robot, Job | Assigned |
| Lag | Kamp |

1.2.1 Gradtall

Antall kanet som inneholder noden

1.2.2 Naboskap

Alle noder som kan nås med en kant

$$N(b) = \{a, c, f\} \land N[b] = \{a, b, c, f\}$$

1.2.3 Sykel

Noder og kanter som gjør at du kan gå fra en node og tilbake til seg selv mens du bare besøker hver node i sykelen akkurat en gang.

1.2.4 Tre

Et tre er en sammenhengende graf uten sykler.

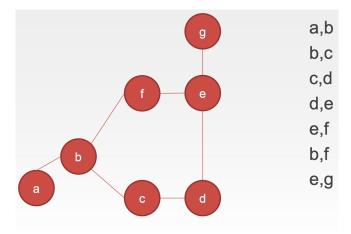
1.3 Graf datastruktur

- Viktige metoder i Graph<V,E>
 - boolean adjacent (V a, V b)
 - Iterable<V> vertices()
 - Iterable<E> edges()
 - List<V> neighbours(V v)
 - add/remove metoder?

1.3.1 Kjøretid i grafer

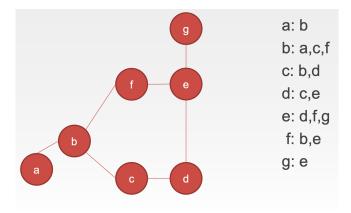
- Kjøretid i grafer avhenger av 2 parametere
 - N er antall noder
 - $-\ M$ er antall kanter
- Noen ganger er man mer presis
 - -D = degree(v)
 - -L = length of longest cycle
 - -C = number of components

1.3.2 Graf datastruktur - Kantlise



| Metode | Kjøretid |
|------------|-------------------|
| Ajacent | $O\left(m ight)$ |
| Vertices | $O\left(n\right)$ |
| Edges | $O\left(m\right)$ |
| Neighbours | $O\left(m\right)$ |
| addVertex | O(1) |
| addEdge | O(1) |

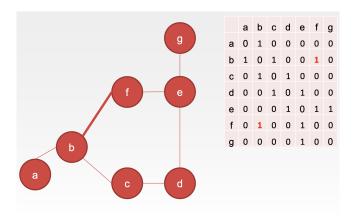
1.3.3 Graf datastruktur - Naboliste



- For hver node, hold liste av naboer
- ullet Hold en liste av noder List<V>

| Metode | Kjøretid |
|------------|-------------------------------|
| Adjacent | $O\left(\text{degree}\right)$ |
| Vertices | $O\left(n\right)$ |
| Edges | $O\left(m\right)$ |
| Neighbours | $O\left(\text{degree}\right)$ |
| addVertex | O(1) |
| addEdge | O(1) |

1.3.4 Graf datastruktur - Nabomatrise



- 2 dimensjonell boolean tabell
- Bruker mye minne

| Metode | Kjøretid |
|------------|--------------------|
| Adjacent | O(1) |
| Vertices | O(n) |
| Edges | $O(n^2)$ |
| Neighbours | O(n) |
| addVertex | $O(n^2)$ or $O(n)$ |
| addEdge | O(1) |

1.4 Sammenhengende komponenter

Hvordan kan vi finne alle sammenhengende komponenter? Vi skal nå se på en algoritme som finner sammenhengende komponenter i en graf.

- 1. Søke i grafen med noe vi kaller bredde først søk.
- 2. Søke i grafen med noe vi kaller dybde først søk.
- 3. Bruke Union-Find (vil lære om dette snart)